Also published as:

JP3628250 (B2)

US6782260 (B2)

US2002061748 (A1)

REGISTRATION/AUTHENTICATION METHOD USED FOR RADIO COMMUNICATION SYSTEM

Publication number: JP2002159053 (A) Publication date: 2002-05-31

Inventor(s): NAKAKITA HIDEAKI: TAKAHATA YOSHIAKI + TOSHIBA CORP +

Applicant(s): Classification:

- international: H04L12/28; H04L12/56; H04L29/06; H04L9/08; H04L9/32; H04W12/06: H04W60/00: H04W84/12: H04L12/28:

H04L12/56; H04L29/06; H04L9/08; H04L9/32; H04W12/00; H04W60/00; H04W84/02; (IPC1-7): H04L12/28; H04L9/08; H04L9/32: H04Q7/38

H04L12/28W: H04L12/56B: H04L29/06S8: H04M1/727: - European: H04Q7/38A; H04W12/06; H04W60/00

Application number: JP20000351066 20001117 Priority number(s): JP20000351066 20001117

Abstract of JP 2002159053 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a registration/authentication method of enabling registra tion and authentication to be surely and easily carried out between radio terminals or between a radio base station and radio terminals. SOLUTION: A radio base station and radio terminals each have three modes, a normal mode, a register mode, and an authentication mode, and both the radio base station and radio terminals are capable of successively shifting from a normal mode to a registration mode, an authentication mode and then returning to a normal mode again, so that the radio terminals are registered and authenticated by the radio base station. Then the radio base station and radio terminals shift from one mode to the other, a user is required to manually operate a part of mode shift, so that an invalid user is restrained from enabling his radio terminal to be registered and authenticated



接続節を取り出り

Data supplied from the espacenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-159053 (P2002-159053A)

(43)公開日 平成14年5月31日(2002.5.31)

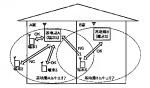
0 4 L 1 審査請求	7/26 9/00 1/00 未請求	109 601 601 675 310 請求項の数!	B 5 B B	J 1 0 4 K 0 3 3 K U 6 7
1 審査請求	1/00	601 675 310	E 5 B	K 0 6 7
容查請求		6 7 5 3 1 0	В	
容查請求		310	В	(全 20 頁)
容查請求				(全 20 頁)
	未請求	請求項の数1	OL	(全 20 頁)
1)出職人	0000030	778		
	株式会社	生東芝		
	東京都港	地区芝洲一丁目	1番1	寻
2)発明者	中北 乡	类明		
	神奈川県	具川崎市幸区小	向東芝	叮1番地 株
	式会社划	東芝研究開発セ	ンター	柯
2)発明者	高島	由彰		
	神奈川県	具川崎市幸区小	向東芝	叮1番地 株
	式会社》	東芝研究開発や	ンター	ħ
4)代理人	1000838	106		
	弁理士	三好 秀和	(5 \ 7 :	K)
				最終頁に続く
	2)発明者	株式会 東京都 中北 3 神奈川 式会社 2)発明者 高島 [神奈川 式会社] 1)代理人 1000888	株式会社東芝 東京都港医芝浦一丁目 中北、英明 神奈川県川崎市寺区小 式会社東芝研究開発セ 高島 由彰 神奈川県川崎市寺区小 式会社東芝研究開発セ	株式会社東芝 東京都港区芝灣一丁目1番1月 分與明替 中 次明 特奈川県川崎市寺区小向東芝 式会社東芝西院服滑センタード 特索川県川崎市寺区小向東芝 式会社東芝研究服滑センタード 公社東芝研究原発センタード (1代組人) 10083806 中衛士 三好 秀和 (外74)

(54) 【発明の名称】 無線通信システムで用いられる登録・認証方法

(57)【要約】

【課題】 無線端末同士や、無線基地局と無線端末との 間での登録・認証を、確実かつ容易に実行可能な登録・ 認証方法を提供する。

【解決手段】 無線基地島、無線燃料は、それぞれ、通常モード、登録モード、認証モードからなる3つのモードを有しており、とおらも通常モードから登録モード、認証モード、そして再び通常モードと順に移行することで、無線循本の実施を制し、無線原本のモード移行の一部について利用者からのマニュアル提作を要求することで、正当ではない利用者による無線端末の空縁・認証を抑制する。



【特許請求の範囲】

- 【請求項1】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済みで該無線基地局と無線準信を行う無線端末とから 成る無線通信シスクムにおける、前記無線端末の前記無 線塞地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 含むことを特徴とする登録・認証方法に
- (a)利用者が前記無線基地局を操作することで、前記 無線基地局のモードを通常モードから登録モードに切り 替える段階:
- (b)前記利用者が前記無線端末を提作することで、前 記無線端末のモードを通常モードから登録モードに切り 替えると共に、前記無線網末に固有の公開機、該公開鍵 の暗号方式および前記無線端末の識別番号を含む登録申 請情報を前記無線端末から前記無線基地局に送信する段 門**
- (c) 前記無線基地局が前記登録申請情報を受信する と、前記無線衛売の登録許可を示す登録確認的報を前記 無線基地局が前記端未公開課さまび端末時号方式を用い て暗号化して前記無線衛末に送信し、前記無線基地局の モードを登録モードから認証モードに切り替える段階;
- (d)前記時号化された登録確認情報を前記無線端末が 前記端末公開鍵に対応する端末秘密鍵を用いて復号でき た場合に、前記無線端末のモードを登録モードから認証 モードに切り替える段階;
- (e) 前記無線端末のモードが認証モードに移行した 後、前記無線基地局が前記無線基地局に固有の共通鍵、 該共通鍵の暗号方式および前記無線基地局の強別器号を 含む認証運知情報を前記無線基地局が前記端未公開鍵お よび端末暗号方式を用いて暗号化して前記無線端末に送 係する段階:
- (1) 新記時号化された認識達知情報を新記無線塊未が 前記端末総密達を用いて復号できた場合は、新記認証違 知情報の受賞を示す認証受疑情報を確認無線端また/前記 基地県土建建とび基地場等方式を用いて晴号化して 前記無線蒸地場に送信し、前記無線衛生のモードを認証 モードから通常モードに切り替える段階;
- (g)前記時号化された認証受貨情報を前記無線基地局 が前記基地局共通鍵を用いて復号できた場合に、前記無 線基地局のモードを認証モードから通常モードに切り替 える段階
- 【請求項2】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済みで護練線基地局と無線違信を行う無線端末とから 成る無線満信システムにおける、前記無線端末の前記無 線基地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 含むことを特徴とする登録・認証方法。
- (a)利用者が前記無線基地局を操作することで、前記 無線基地局のモードを通常モードから登録モードに切り 替える段階;
- (b) 前記利用者が前記無線端末を操作することで、前 記無線端末のモードを通常モードから登録モードに切り

- 替えると共に、前記無線増末に固有の公開線、該公開線 の暗号方式および前記無線増末の識別署号を含む登録申 請情報を前記無線増末から前記無線基地局に送信する段 瞬:
- (c) 前記無線基地局が前記登録申請情報を受信する と、前記無線端本の登録計可を示す登録確認情報を前記 無線基地局が前記端本公開鍵および端末結号方式を用い て暗号化して前記無線線末に送信する段階;
- (d) 前記暗号化された登録証認情報を前記無線端末が 前記無未公開鍵に対応する端末枢密鍵を用いて復号でき た場合に、前記無線端末のモードを登録モードから認証 モードに切り替える段階:
- (e) 前証機総階末のモードが認証モードに移行した 後、前証利用者が前記無線基地局を操作することで、前 記無線基地局のモードを登録モードから認証モードに切 り替えると共に、前記無線基地局に固有の共通鍵、該共 理部所移り式および前記無線基地局の週別署移を含む 認認論面知新物率が記憶大心機工業を は 2223前面知新物率が記憶大心機工業を
- いて暗り化して耐証無線が未に送信さら段階: (イ) 商記時号化された認証理知情報を前記!無確端本が 高記端未経整整円いて優サウきた場合に、前辺延延通 知情報の受領を示す認証受領情報を前記無線端末が前記 基地県共組織投おび基地同時号方式を用いて暗号化して 商記無線基地局に送信し、前記無線領本ペードを認至 モードから通常モードに切り替える段階:
- (g) 前記暗号化された認証受領情報を前記無線基地局 が前記基地局共通機を用いて復号できた場合に、前記無 線基地局のモードを認証モードから通常モードに切り替 える段階
- (請求項3) 前記無線基地局は、前記無線基地局のモードが帰るモードから登録モードに切り替わった時点から予か定められた第1の時間整要とでで前記継録をで前記録から前記登録申請情報を受信できない場合、あるいは前記録録を開め、モードに切り替わった時点から予切まからよい第2の時間経過さで、前記無線端末から前記認証受補情報を受信できない場合には、前記無線端末が前記無線差地場に対する登録・認証理を中止し、
- 前記車建塩末は、前記無線第末のモードが通常モードから登録モードに即号わった時点から予労定めらた3 3の時間終過までに前記無線基地局から前記登録確認情 報を受信できない場合、あらいは前記無線第本やモード が登録モードとの設証モードに口り終わった時点から予 め定められた第4の時間経過までに前記無線基地局から 前記認証通知情報を受信できない場合には、前記無線第 木の前記認証通規基局に対する登録・認証が理を中止する ことを特徴とする請求項1または2に記載の登録・認証 方法、
- 【請求項4】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済みで該無線基地局と無線通信を行う無線端末とから

- 成る無線通信システムにおける、前記無線端末の前記無 線基地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 含むことを特徴とする登録・認証方法。
- (a)利用者が前記無線基地局を操作することで、前記 無線基地局のモードを通常モードから登録モードに切り 替える段階:
- (b) 前記利用者が前記無線端末を操作することで、前 起無線端末のモードを通常モードから登録モードに切り 替えると共に、前記無線端末に固有の公開課、該公開鍵 の略号方式および前記無線端末の識別番号を含む登録申 結情報を前記無線端末から前記無線基地局に送信する段 館:
- (c)前記無線基地局が前記登録申請情報を受信すると、前記無線端末の登録許可を示す登録確認情報を前記
- 無線基地局が前記第本公開線および端末暗号方式を用い で暗号化して前記無線衛末に送し、前記無線基地局の モードを登録モードから認証モードに切り着える段階; (d) 前記解号化された今後確認情報を前記無線機末が
- 前記端未公開鍵に対応する端末秘密鍵を用いて復号できた場合に、前記無縁端末のモードを登録モードから認証 モードに切り替える段階;
- (e) 前記無線端末のモードが認証モードに移行した 後、前記利用者が前記無線端末を操作することで、前記 無線端末の前記無線基地局に対する認証申請を示す認証 申請情報を前記端末秘密機および端末略号方式を用いて 暗号化して前記無線基地局に送信する段階;
- (1) 前記暗号化された翌年前精保を前記無線末地局 が前記端末公開線を用いて仮号できた場合に、前記無線 基地局に固有の注題機、該注題使の暗号方式とよび前記 無線基地局の窓別ボ号をたむ認証通知情報を前記率線基 地局が前記端末公開鍵および端末結号方式を用いて暗号 化して前記無線解末に送信する段階;
- (3) 前記時号化された認証達城情報を満記無線成末が 南記端末総密達を用いて復号できた場合に、前記認証違 短情報の受賞を示す認証受烦情報を確定無線線また/前記 基地県生組建および基地側号方式を用いて晴号化して 南記無線塞地局に遠信し、前記無線環末のモードを認証 モードから通常モードに切り替える段階:
- (h) 前記略号化された認証受領情報を前記無線基地局 が前記基地局共通鍵を用いて復写できた場合に、前記無 線基地局のモードを認証モードから適常モードに切り替 える段階
- 【請求項5】 前温無線基地局は、 前温無線基地局のモトケが選常モードから監禁モードに切り着わった時点か トケが選常モードから登録モードに切り着わった時点か ら前定を登申請情報を受信できない場合、あるいは消酷: 無線基地局のモードが登録モードの設置モードに切り 替わった時点から予め定められた第2の時間経過までに 前記無総基地局の下の場合は、前型を設立を資格権 のうちのいずけかを受信できない場合とは、前型無線器

- 末の前途無線基陽県に対する登録・辺遠処理を中止し、 前途連續端末は、前途無線が末のモードが適常を一 ら登録モードに切り替わった時点から予め定められた第 3つ時間経過までに前途連絡基地局から前途登積避設情 概を受信できたい場合。各のは適無線結準なから方 が定められた第4の時間搭過までに前途無線速場からら子 が定められた第4の時間搭過までに前途無線速場から 前途返離連期構御を受信できない場合には、前途無線端 末の前途無線規模場に対する登録・辺辺辺里を中止する またが指数をはかり後・辺辺が里を中止する ととそ号格ともも高数で4日に実施の登録・辺辺で4日ですた。
- 【請求項6】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済みで該無線基地局と無接通信を行う無線端末とから 成る無線通信システムにおける。 節記無線消末の前記無 総基地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 会むことを特徴とする登録・認証方法において、次の工程を
- (a)利用者が前記無線端末を操作することで、前記無 線端末のモードを通常モードから登録モードに切り替え る段階:
- (b) 前記利用者が前記無線基地局を操作することで、 前記無線基地局のモードを適常モードから登録モードに 切り替えると共に、前記無線基地局に対する登録受付可 能を示す登録受付情報を前記無線端末に送信する段階;
- (c) 前記無線端末が前記登録受付情報を受信すると、 前記無線端末に固有の公開鍵、該公開鍵の語号方式およ び前記無線端末の説別番号を含む登録申請情報を前記無 線端末から前記無線基地局に送信する段階;
- (d)前記無線基地局が前記登録申請情報を受信する
- と、前記無線第末の登録許可を示す登録確認情報を前記 無線基地局が前記電柱公開鍵および端末緒号方式を用い て暗号化して前記無線端末に送信し、前記無線基地局の モードを登録モードから設証モードに切り替える段階:
- (e) 前記時号化された登録報記情報を前記無線集末が 前記端本公開鍵に対応する端末秘密渡を用いて後守でき た場合に、前記無線端末のモードから設証 モードに切り替えると共に、前記無線端末の前記無線基 地場に対する認証申請を示す認証申請情報を前記端末秘 密鍵および端末時号方式を用いて暗号化して前記無線基 地場に送信する段階;
- (イ) 前記時号化された窓距中請情報を前記無紙兼地局 が前記端末公開鍵を用いて仮号できた場合に、前記無線 基地域に固有つせ地鍵。 設計無鍵の暗号方式も上で前記 無線北域局の認明等号を在2型記述即情報を前記線基 地局が前記端末公開鍵および端末暗号方式を用いて暗号 化して前記無線衛末に送信する段階;
- (8) 前証時号化された認証通知情報を前証無線端末が 前記端末枢帝鍵を用いて後号できた場合に、前記認証通 知情報の支票を示す認証支票情報を前記無線端末が前記 基地局共振線および基地局局号方式を用いて暗号化して 前記無線基地局に近、前記無線端末のモードを認証 モードから通常モードに切り替える段階;

- (h)前記暗号化された認証受領情報を前記無線基地局が前記基地局共通鍵を用いて復号できた場合に、前記無 線基地局のモードを認証モードから通常モードに切り替 える段階
- 【請求項71】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済みで該無線基地局と無線連信を行う無線端末とから 成る無線連信システムにおける、前記無線端末の前記無 線基地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 含むことを特徴とする登録・認証方法。
- (a) 利用者が前記無線端末を操作することで、前記無 線端末のモードを通常モードから登録モードに切り替え る段階:
- (b) 前記利用者が前記無線基地局を操作することで、 前記無線基地局のモードを通常モードから登録モードに 切り替えると共に、前記無線基地局に対する登録受付可 能を示す登録受付情報を前記無線構木に送信する段階;
- (c) 前記無線端末が前記登録受付情報を受信すると 前記無線端末に固有の公開鍵、該公開鍵の暗号方式およ び前記無線端末の識別番号を含む登録申請情報を前記無 線端末から前記無線塞地局に送信する段階;
- (d) 前記無線基地局が前記登録申請情報を受信する と、前記無線準未の登録許可を示す登録確認情報を前記 無線基地局が前記端末公開鍵および端末暗号方式を用い で暗号化して前記無線端末に送信し、前記無線基地局の モードを登録モードから設置モードに切り替える段階:
- (e) 前記暗号化された登録確認情報を前記無線端末が 前記編末次開鍵に対応する端末秘密鍵を用いて復号でき た場合に、前記無線端末のモードを登録モードから認証 モードに切り替える段階;
- (f) 前記無線端末のモードが認証モードに移行した 後、前記利用者が前記無線端末を提作することで、前記 無線端末の前記無線基地局に対する認証申請を示す認証 申請情報を前記端末秘密機および端末時号方式を用いて 暗号化して前記無線基地局に透信する段階;
- (g)前記明号化された記録申請情報を前記機業基地局 が前記端末公開鍵を用いて復号できた場合に、前記無線 基地局に同格の大通鍵。設歩通線の暗号方式なよび前記 無線基地局の節別番号を含む認証通知情報を前記無線基 地局が前記端末公開鍵および端末時号方式を用いて暗号 化して前記地線端末に設定する段階;
- (1) 前窓時号化された323番地財幣投資流ご無線成末が 前窓端末地密線と用いて復号できた場合は、前記線海球 知情却の受賞を示す283定受債債投金施温無線第末水前記 基地局は確認よび基地局号方式を用いて時号化して 前記無線基地局に送信し、前記無線推索のモードを認証 モードから通常モードに切り替える段階;
- (i) 前記暗号化された認証受順情報を前記無線基地局 が前記基地局共通線を用いて復号できた場合に、前記無 線基地局のモードを認証モードから通常モードに切り替 える段階

- 【請求項8】 前記無線基地局は、前記無線基地局のモ ードが通常モードから登録モードに切り替わった時点か ら予め定められた第1の時間経過までに前記無線端末か ら前記登録申請情報を受信できない場合、あるいは前記 無線基地局のモードが登録モードから認証モードに切り 替わった時点から予め定められた第2の時間経過までに 前記無線端末から前記認証申請情報および認証受領情報 のうちのいずれかを受信できない場合には、前記無線端 末の前記無線基地局に対する登録・認証処理を中止し、 前記無線端末は、前記無線端末のモードが通常モードか ら登録モードに切り替わった時点から予め定められた第 3の時間経過までに前記無線基地局から前記登録受付情 報および登録確認情報のうちのいずれかを受信できない 場合、あるいは前記無線端末のモードが登録モードから 設証モードに切り替わった時点から予め定められた第4 の時間経過までに前記無線基地局から前記認証通知情報 を受信できない場合には、前記無線端末の前記無線基地 局に対する登録、認証処理を中止することを特徴とする 請求項6または7に記載の登録・認証方法。
- 【請求項9】 無線基地局と、該無線基地局に登録・認 証済及で該無線基地局と無線連信を行う無線端先とから 成る無線連信システムにおける、前記無線端末の前記無 線基地局に対する登録・認証方法において、次の工程を 含むことを特徴とする登録・認証方法。
- (a) 利用者が前記無線端末を操作することで、前記無 線端末のモードを通常モードから登録モードに切り替え る段階;
- (b) 輸配利用者が前記無線基地局を操作することで、 前記無線基地局のモードを通常モードから登録モードに 切り替えると共に、前記無線基地局に対する登録受付可 能を示す登録受付精報を前記無線網末に送信する段階;
- (c) 前記無線端末が前記登録受付情報を受信すると、 前記無線端末に固有の公開鍵。該公開課の暗号方式およ び前記無線端末の護別番号を含む登録申請情報を前記無 線端末から前記無線基準場に送信する段階;
- (d) 前記無線基地局が前記登録申請情報を受信する と、前記無線基地の登録計可を示す登録確認情報を前記 無線基地局が前記端末公開鍵および端末時号方式を用い て略号化して前記無線端末に送信する段階;
- (e)前記略号化された繋縁確認情報を前記無縁端末が前記端末公開鍵に対応する端末秘密鍵を用いて復号できた場合に、前記無縁端末のモードを登録モードから認証モードに切り替える段階;
- (1) 前記無線額指のモードが認証モードに移行した 後、前記利用者が前記無線起患局を提作することで、前 記無線起地局のモードを登録モードから認証モードに切 り替えると共に、前記無線基地局に固有の共通維、該共 通識の場份方式たまび前記無線基地局の該別語号を含む 認証通知情報を前記増末公開課さまび増末時分式を用 いて時号化して前記無線発珠に送信する良階:

- (3) 前記時時代を社た認証連期情報を前記無線成末が 前記端末総密鍵を用いて後号できた場合に、前記認証値 知情報の受賞を示す認証受解的報を耐温無線端末が輸記 基地局共通鍵および基地場時分方式を用いて暗号化して 前記無線器地局に送信し、前記無線端末のモートを認証 モードから通常モードはの) 号表 る段階:
- (h)前記暗号化された認証受領情報を前記無線基地局が前記基準局共通銀を用いて復号できた場合に、前記無線基地局のモードを認証モードから通常モードに切り替える段階

【請求項10】 前記無線基地局は、前記無線基地局の モードが通常モードから登録を一ドに切り替わった時点 から予か定めらたが51の時間を過去せて前記無線 から前記登録申請情報を受信できない場合、あるいは前 記無線基地局のモードが登録を一ドから設置モードに切 り替わった時点から下砂定かられた第2の時間整定 に前記無線端末から前記起重要損情報を受信できない場 合には、前記無線衛末の前記無線基地局に対する登録・ 設証処理を中止し

前記無線衛末は、前記無線衛末のモードが通常モードから登録モードにり警かった時点から下め寝からおして第 3の時間能過までに前記無線基地局から前記登接受付情 報およど登録報程保御のうちのいずれかを受信できない 場合、あるいは前記無線衛末の上が登録モードが登録モードに切り奪わった場合がら予か込められた第4 の時間都過までに前記無線基地局から那記認証過期情報 を受信できない場合には、前記無線将来の前記線暴基地 局に対する登録・認証処理を中止することを特徴とする 請求罪のに記述の登録・認証が異な

【請求項11】 前記無線端末は、前記無線基地局に対 する登録・設証処理が完了した場合には、前記無線端末 が登録済みであることを特定する通常モードに移行する ことを特徴とする請求項1乃至10に記載の登録・認証 方法。

【請求項12】 前記無線衛末は、滅衛モード、登集・ ドちよび短載と一ドのうちの小状力を登潰されたモードを 程度部と、前記状態設定部によって設定されたモードを 利用者に表示するが施表示品と、前記が本公間原、端末 修監課はよび認識時等方式を予め保持する端末情報管理 部と、取得した前記基地局最もよび規場局場等方がを格 特別、政制した前記基地局最もよび規場局場等方がを格 等は、前記利用者からモード呼行要求を入力した場合に は、該モード呼行要求にしたがうことを特徴とする請求 項1万至11年記載の登録。認証が法。 項1万至1年記載の登録。

【請求項13】 前記無機端末は、更に、前記第3およ び第4の時間を管理するタイマ設定部を備えることを特 彼とする請求項3.5.8または10に記載の登録・認 証方法。

【請求項14】 前記無線基地局は、通常モード、登録 モードおよび認証モードのうちのいずれかを設定する状 態設施盤と、前記様態設施によって設定されたモード を利用者に表示する状態表示部と、前記基地自共進離さ よび起地局轄庁5式を予か保持するシステム認証情報管 理部と、取得した前記婚末期されび第末時分方を格納 する際未認証結報管理部とを個な、前記利期発度2部は、 前記利用者からモード移行要求を入力した場合には、該 モード移行要求にしたがうことを特徴とする前ま項1万 至11に記載があり続く200年に

【請求項15】 前記無線基地局は、更に、前記第1お よび第2の時間を管理するタイマ設定部を備えることを 特徴とする請求項3,5,8または10に記載の登録・ 認証方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、無線LANを用い た無減産店システム、この無線通信システムを削成する 無線衛末、無線基地局、この無線通信システムを削放する 認証方法に陥り、特に、IEEE802.11季の無線 LANシステムにおける、無線端末同士や、無線速速局 と無線端末との間の、登録・認証技術に関する。 【0002】

【従来の技術】近年のLAN (Local Area Network)技術
の完設に伴い、オフィス環境のネットワーク化がPC (Personal Compute)間の接続を中心として進行している。このような存储しANの単級の一方で、有能しAN の一部分を無線で高減する影線しAN 化も進んでいる。

本とえば、有線しAN に無極影地局を侵殺し、この基地局へ残免の携帯型PC を無線で接続する場合である。この特帯型PC を用いて有線しANに一サネット(登場番号)接続されているデスクトップPCのファイルを構象すれば、有線しAN 不差別ファンスを行っていることである。また、生態局と情楽型PCの部分を切り出してみると、その部分は無線しAN を形成している。このような無線しANの利点としては、伝送器として電送や赤り切つとの新設を切りるであった。

利用されているだけのほぼ未使用な周波数帯域であり、 かつ、より高速な伝送速度が容易に見込めるため、次世 代の無線LAN仕様と期待されている。

【0004】また、こに来て、Bluetoothが 携帯電話意界や、家電業界、PC業界を巻き込んで、あ ゆゆる機器に搭載されようとしている。このBluet ooth62.4GHz帯の無線システムであるが、1 チップ5ドル程度という低コストと、幅広い葉棚の約2 000社から費両を得ていることから、世界的な普及が に力かに見いまれている。

【0005】以上のような状況から、無線LANシステ ムはオフィス環境だけでなく、一般家庭にも普及が進ん でいくものと考えられる。したがって、近い将来、複数 の無線LANシステムが接続するとか、同一空間に共存 するというような環境が広く鏡かれると予想される。

【0006】ところで、1EEE802、11では、無線準末円や、無線準地局と解析するのの記録処理が 東定されている(1EEE802、11仕様まの第8 章)、この規定では、該証処理の対象となる2つのエン ディティ(無線準末同士、または、無線基地局と無線端 まが、同一の秘密選(共通池)を使用して認証し、か の、規能通信する方式が記述されている(ただし、この 認証処理はオブション扱いである)、この認証処理は、 は、WEP(intel Equivalent Privacy)と呼ばれるアル ゴリズムが用いられる。税密調の配布はあらかじめせキ よアな方法で行われる。とだけ記載されている。また、 配答機(2のエンティティそれぞに対応するので、 成る無線端末から見れば、システム内の他の無線端末ご とに秘密機と有する必要があり、システム全体では無線 端末数の一葉オーデーの経際機能が変更とれる。と

【0007】ここで、WEPアルゴリズムよる時号化と復号化に簡単に触れる。そして、このWEPアルゴリズムを用いて記録であ、図31は、IEEE802.11のWEPアルゴリズムの暗号化処理の説明版である。図31では、送信されるデータが暗号化される処理が示されており、特に、その送信されるデータをこでは平文ドアと呼ぶ。

【0008】まず、遠信側において、このPTから、C 方生成される。十なわち、ICV対生成される。一 方、秘密機ち&と初期ベクトルIVとから、WEP 風敷 発生器を揺て、キーシーケンスKSが生成される。この KSは、PTとICVとの連結結果 IPT、ICVと 長さを合わせた上で、排他的環境される。この財産的和 第の結果が暗号次足Tである。そして、このETとIV に制度コードを合わせることで、図32に示すWEPフ レー人を構成する。このWEPフレームによって、WE Pアルゴリズムによる秘匿運営が行れれる。

【0009】図33に、1EEE802.11のWEP アルゴリズムの復号化処理の内容を示す。図33では、 受信された暗号化データを復号化する処理が示されてい る。関う3において、受信制がWEPフルームを受信すると、そのWEPフルームから I Vを取り出し、秘密機 Skと具にWEP電放発生器に入力し、キーシーケンス KSを発生させる。このキーシーケンス KSは、I Vが 成窓されていなければ、図31のKSと同じものが生成 されるはずである。このKSをフルーム内の暗り交圧 と舞時知算まれば、平文PTとI CVが限号される。 このPTをCRCチェックし、その結果である I CV' と優けされた I CVとを比較することで、PTの正しさ を確認する。I CV' と I CVが等しければ、PTの受 信に成功したことになる。

【0010】図34に、IEEE802.11のWEP アルゴリズムによる認証地理のシーケンスチャートを示 す。図34は、無線基地局(基地局)とこの基地局の帰 線アーン内の無線循末(循糸)との間ご無係通信する例 を示している。図34において、共通硬である保密機能 には、基地局と端末との間であらかとめ互いに交換され では、ステップS1001)。そして、まず最初に、 増着が基地局〜無線通信で設置要求のフレームを送る ステップS1002)、この認証要求レームには、 共通健力式による認証を要求していることが記入され る。たお、上記のステップS1001で、秘密機等は は、基準局等はでは素を収すた。最密機能と は、基準局等はでは素を収すた。最密機能と は、基準局等はでは素を収すた。最密機能と は、基準局等はでは素を収すた。最密機能と

は3、地理時末比や第六以下へ配布済かである。 [0011] 次に、基地局は、認施実実受理のステータ スにあれば、この経営課Skと内部で発生させた初期ペ クトル1Vから、WEP乱砂発生器を経て、試験文CT を作成する(ステップS1003)。連帯、このCTの 長さは128バイトである。基地局は、作成したCTを 増水へ乗後運信さる(ステップS1004)。

【日の12】 端末は、基地局から受け取ったCTを平文 として扱い、上記の図31に示した方法により秘密機S はで暗号化する(Sk(CT))(ステッアS100 5)。そして、このSk(CT)を含む暗号文を、端末 が基地局へ線経通信する(ステッアS1006)。

【0013】機像に、端末から送られて来た暗号文が建 地局で検証され(ステップ51007)、正しければ、 端末に向け、裏加ステータスの認識を行フレーが送 られる。一方、正しくなければ、失敗ステータスのフレ ームが送られる(ステップ51008)。この検認は、 上記が帰33で下した方法で54 (CT)を保見した結 果であるSk(Sk(CT))(=CT')と馬地局が 最初に作成したCTとが同一であるか否かを測べること によって実行される。

【0014】 【発明が解決しようとする課題】上述したように、無線 人私ドシスチムの背及に伴って、一般の家庭内で、複数 の無線しANシステムが開捻したり、同一空間に共存し たりする場合が起こり得る。ここで、図1に例示する、 集合生宅内の関捻した2軒の家、A家およびB家ぞれぞ れに家庭内無線運信システムが設置されている場合を考 きてみる.

【0015】図1の例では、A家に無線基地局Aが、B 家に無線基地局Bがそれぞれ設置されている。しかしな がら、基地局A、Bのカバーエリアは、それぞれの基地 局A、Bが設置された家A、Bからはみ出してしまう可 能性が十分にある。たとえば、A家の基地局Aから見れ ば、A家に属する端末1、3のみならず、屋外の端末2 や、B家の端末4も、基地局Aのカバーエリア内に存在 してしまっている。しかしながら、屋外の端末2、B家 の端末4は、A家に属する端末ではないので、基地局A は端末2.4から登録・認証要求があっても、端末2. 4には認証を与える必要はない。すなわち、基地局Aが 認証すべき端末は、A家の端末である端末1,3だけで ある。したがって、基地局Aは、A家の端末1、3以外 に認証を与えないように、端末の登録・認証を管理する ようにしたい。B家の基地局Bにおいても、同様のこと が言える。

【0016】さらに、家庭内の機器には、別なる観点メーカ間であっても、機器同士の相互接続性が要求される、メーカ地自住機が消容される1EEE802.11 のようた単雄しANでは、接密鍵の配相は、図34のステッアS1001で行えば良い、たとえば、あらかとめ 秘密機を基地地の冷壊末に作り込んでおりば良い、しかしながら、家庭内無報道にメテんでは、無線によるセキェアかつ容易な方法で、異なるメーカの表面で秘密鍵を実践である仕組みが別途必要となる。

【0017】本発明は、かかる事情に鑑みて成されたものであり、その目的は、 IEEEE802 1.1 等の無線通信システムであって、無線端末同士や、無線基地局と無線端末との間での登録・返証を、確実かつ容易に実行可能な無線通信システムを提供することである。

[0018]

(b) 前記利用券が前記無線端末を操作することで、前 記無線端珠の下・ドを選手で一下から野蛙モードに切り 替えると共に、前記無線端末に関有の公開鍵、該公開鍵 の暗号方式および前記無線端末の誤別等号を含む登録申 請背報と前記無線が末かの部と課表し時に記さ 隙: (c) 前記無線が無いの登録すずを示す登録確認情報を信 ると、前記無線端末の登録背可を示す登録確認情報を明 記無線と問題が前記端末公開設および端末時号方式を用 いて時号化して前記無線が無に送信し、前記無線基地局 のモードを登録モードから認定・ドと切り替える 階:(d)前部暗号化された登録確認情報を前記無線器 末が前記端末公開鍵に対応する端末秘密鍵を用いて復号 できた場合に、前記無線端末のモードを登録モードから 認証モードに切り替える段階: (e)前記無線端末のモ ードが認証モードに移行した後、前記無線基地局が前記 無線基地局に固有の共通鍵、該共通鍵の暗号方式および 前記無線基地局の識別番号を含む認証通知情報を前記無 線基地局が前記端末公開鍵および端末暗号方式を用いて 暗号化して前記無線端末に送信する段階:(f)前記暗 号化された認証通知情報を前記無線端末が前記端末秘密 鍵を用いて復号できた場合に、前記認証通知情報の受領 を示す認証受領情報を前記無線端末が前記基地局共通線 および基準局暗号方式を用いて暗号化して前記無線基準 局に送信し、前記無線端末のモードを認証モードから通 常モードに切り替える段階:(g)前記暗号化された訳 証受領情報を前記無線基地局が前記基地局共通鍵を用い て復号できた場合に、前記無線基地局のモードを認証モ ードから通常モードに切り替える段階、を含む登録・認 証方法であることである。

【0019】木州明に係る登録・認証方法では、たとえ 従家座内に設置された無線牽港の局はして無線衛本の型 録・認証を行う場合、無線衛本の利用特性無線準地鳴を 直接権日となければならない、このため、無線地地場が 接付か容易でない外部の利用者の無線端末の登里。 を防止できる、それにより、無線通信によりながららセ キュアかつ容易の登録・認能の処理を実現できる。 【0020】

【発明の実施の形態」以下、図面を参照しながら本発明 の実施の形態を詳細に説明する。本売明の主なが創え、 家庭児・無細語とステムである。このシステムでは、 理上は無線志地局が無線端末の登録および認証を行い、 温滞のデータ通信が増末間で直接行かれる。提来は、公 脚離時号方式による時号方式と、その経産機および公開 健を持つことが前機である。公開練時号方式としては、 たとえば、RSA順号方式や桐円暗号方式が単行られ 、基地局は、北線維等号方式とも同号方式と、その 共連線を持つことが前提である。共通練結号方式として は、たとえば、DES方式やAES方式をどが挙げられ る。

【0021】未売明では、まず、端未の公制機器号方式で登証を行う、とたがって、本売明は、週帯のデータと同じ無線 適信方なを用いて、基地のパースを登録されて認定し、 からは、認証を受けた機和はは、基地局管理の大連 鍵方式でシステム内秘匿連信をすることができる。本発 明によって、認証を受けていないが指導用が、システム 内の適信を修安することや、システム 内の適信を修安することや、システム のである。また、本売明は、1 EEE 80 2. 11のWEPアルゴリズムにおいて前提とかってい、 ボーデータ連信用機密機の事能配合方法として使用するこ とも可能である。この場合には 本発明方式の利用後 WEPアルゴリズムで、IEEE802、11としての 端末認証を行うことになる。

【0022】基地局は、家庭内無線通信システムの管理 上の責任を負うだけで、それ以外の機能は他の端末と何 ら変わらない。逆に言うと、端末の登録・認証機能を基 地局機能と呼ぶことにすると、この基地局機能をもつ端 末が基地局になることも可能であり、この考え方はIE EE1394にも通ずるものである。このため、たとえ ば、図1に示すように、基地局Aを「端末(端末 5)」、基地局Bを「端末(端末6)」として扱うこと

もできる。

【0023】以下、本発明の実施の形態に係る無線通信 システムについて6つの実施例を用いて説明する。第1 乃至第6の実施例は、それぞれ、図1の基地局Aに端末 1を登録および認証する場合を示している。本発明の特 徴は、利用者が、端末および基地局の両方を操作しなが らそれぞれの状態を確認しつつ、端末の登録・認証を進 めていく点にある。このため、無線通信によりながら も、セキュアかつ容易に、端末の登録・認証を実現でき る。すなわち、端末や基地局の操作を利用者に要求する ことで、利用者はボタンを押す順序などのシーケンスに 正しく従う必要がある。また、外部から家屋内の基地局 Aをマニュアル操作することは困難である。このため、 たとえば、図1の端末2や端末4が基準局Aに登録する ことは基本的に不可能である。万が一、これら外部の端 末2.4を、A家の端末1あるいは端末3の登録・認証 のときに、横槍を入れて登録・認証させようとしても、 基地局Aや端末1あるいは端末3の状態表示で、そのよ うな動作をA家の利用者は簡単に検出することができ

【0024】(第1の実施例)次に、図2および図3を 用いて、本発明の実施の形態に係る無線通信システムの 第1の実施例を説明する。図2は、この第1の実施例に 係る無線通信システムの登録・認証シーケンスチャート である。ここでは、図1の基地局A(端末5)と端末1 との間での登録・認証シーケンス(登録・認証シーケン ス1)が示されている。この登録・認証シーケンス1 は、大きく分けて、登録段階と認証段階とに分けられ る。なお、図2では、時刻tは上から下に経過していく ものとする。これらは、谷述の他の実施例のシーケンス においても同様である。図3は、基地局Aと端末1との 間で交換される情報に焦点をあてて、図2の登録・認証 シーケンス1を説明するものである。図3に示された丸 囲み数字は、登録・認証シーケンス1の進行順を示して いる。この登録・認証シーケンス1では、端末1から基 地局Aへ登録申請情報および認証受領情報が無線通信さ れる。また、基地局Aから端末1へ登録確認情報および 認証通知情報が無線通信される。以下、図2を参照し て、この登録・認証シーケンス1を説明する。

【0025】基地局Aは、O通常モード、O登録モー ド、および、**30**認証モードを有している。また、端末1 も、002種類の通常モード、すなわち、未登録通常モー ドと登録済み通常モード、20登録モード、および、CD記 証モードを有している。もちろん、基地局Aと同様、通 常モードは1種類であっても構わない。通常モードが2 種類の場合、端末1の登録は1回だけに限定され、結果 として、1基の基地局だけに登録可能となる。一方、通 常モードが1種類の場合には、複数の基地局に登録する ことができる。端末1の登録が1回に限定されないから である。なお、図2では、基地局Aおよび端末1のLE D表示について次の表記を用いる。「R」は赤色点灯 で、登録モードを表す。「G」は緑色点灯で、登録済み 通常モードを表す。「<R>」は赤色点減で、認証モー ドを表す。「<G>」は緑色点域で、未登録通常モード を表す。なお、LED表示の例は、他にもバリエーショ ンが考えられる。たとえば、認証モードは黄色点灯など である。また、図2の基地局A、端末1の直角三角形表 示は、利用者によるボタン操作を表している。

【0026】(a)まず、利用者は、基地局Aの登録ボ タンの操作によって、基地局Aのモードを通常モードか ら登録モードに切り替える(時刻a、ステップS10 1) また、この時、タイマ1がスタートする。

【0027】(b)次に、利用者は、端末1の登録ボタ ンを押す(時刻b、ステップS102)。その操作に応 じて、端末1は基地局Aに登録申請情報を無線送信する (ステップS103)。また、端末1の登録ボタンが押 された時点で、タイマ3がスタートする。この登録申請 情報の送信の後、端末1のモードも通常モードから登録 モードに切り替わる。この時点で、基地局Aと端末1の 両方が登録モードに移行したことになる。

【0028】端末1が送信する登録申請情報には、図4 に示すように、端末1のMACアドレス、端末1の公開 鍵および公開鍵暗号方式、その他端末1固有の情報(機 器種別、シリアル番号、製造会社名、利用者氏名等)が 含まれる。MACアドレスとしては、IEEEのEUI 64アドレスまたはEUI48アドレスが考えられる。 これらのアドレスによれば、端末1を一意に特定できる からである。EUI64アドレスは、前半の24ビット と後半の40ビットに分けられ、前半部分がIEEEに よって割り当てられるCompanvIDで、後半部分 はこのCompanyIDが割り当てられた会社が自由 に使用することができる。たとえば、AC-DE-64 -00-00-00-00-80 (ヘキサ表示) という アドレスが示される。IEEE1394ではノード(端 末) 固有のアドレスとしてEUI64を用いる。EUI 48アドレスはイーサネットアドレスなどで使用されて おり、後半部分が24ビットである点を除けば、EUI 6.4とほぼ同じである。また、EUI64アドレスで、 後半部分の最初の2オクテットをFF-FE (ヘキサ表 示) に設定すれば、EUI48アドレスフォーマットと して使用することができる。

【0029】公開鍵および公開鍵略号方式は、端末1が あらかじめ保有しているものである。これらは、たとえ 低、製品出荷時に端末1自身に搭載されたROMなどに 書き込まれたり、端末1の無線インタフェースカードの ROMに書き込まれたりする。

【0030】第末1国布情級の例としては、構器の種類やシリアル番号や製造会社名、利用者の氏名とどの情報が考えられる。これらの情報はコード化して管理してもい。たとえば、機器種別をイビットで表現して、000がアイナレスTV、000がデジタルVCのの10がノートPCなどと決めておけば良い、製造会社名も、0000が実建、00001がソニーなどとあらかとが創りますておけば良い。

【0031】(c) 基地局人は、増末1からの登録申請情報を受阻した場合、端末1へ登録確認情報を返す 付 解定、ステップ5104)。この登録報認情報は、基地 局A順で衛末1を登録することができたことを備末1側 に報告するものである。この時、兼心局へのモードから認証モードに切り替わる。また、タイマ2 とスタートする。登録確認情報は、受量申請者限によって 電端末1から受阻した端末1の公開鍵により暗号化されている。この暗号化によって、登録申請を要求した端末 だけが登録部間報の中央を設むことができる。この 登録解認管報には、図ちに示すように、登録がOKであ ることを示すフラグ、登録のKの対象である端末1の析 ACアドレス、第末面所情報とどが含まれる。これらの 場際組みに対している。

【0032】(d)基地局人からの登録確認情報の受理 によって、端末1のモードが、登録モードから認証モー ドに切り替わる(時刻d)。この時、タイマ4がスター トする。

【〇〇33】(c) 認証モードへの移行時点(時刻c)からあらかじの恋のられい時間経過後、基地局人は認証 通知情報を増末1へ送信才る(時刻e)。ステップ321 5)、この時刻eと時刻eとの側係は、端末1が確実に 認証モードにある時に認証前類を受信さるように配達 なたる。認証過期情報には、図6に示すように、認証通 知、基地局への別ACアドレス、基地局への共適能と共 通鑑路号方式、そして、基地局への組有情報が含まれ る。そして、発途確認情報と同様は、衛末1の公開機は

る。でして、豆球噌は高田水で門底に、増末10公間競わ よび公開鍵暗号方式を用いて暗号化されている。端末1 なけか公開鍵と対の秘密鍵を持っているので、それ以外 の端末は端末1への認証通知情報を確認することができ ない。

【0034】(f) 端末1が認証通知情報を受理する と、認証受領情報を基地局Aへ返信する(時刻f、ステップS106)。この時、端末1のモードは、認証モー ドから通常モード(緑色な打表示)に切り着わる。登録 および認証拠準の当加、未登録通常モード(緑色点灯)とな たった業末1は、登録清か通常モード(緑色点灯)とな る。一方、当初は通常モード(緑色点灯表示)だった基 地局Aは、元に灰る。認証受調情開出、図7に示すよう に、無末1が認過期を全側したこと(認証のたる 端末1の端末アドレスや基地局MACアドレスとともに 含むものである。これらは、基地局Aの共温離失まび共 通識暗号方式で暗号化され、基地局Aの光温能される。 【0035】(g) 集地局Aの、選信される。 【0035】(g) 集地局Aは、端末1からの認証受順

【0035】(g)基地局Aは、端末1からの設証受領情報を正しく復号できた場合に、認証モードから通常モードに支援(時期g)。この時、時刻gで消末1も基地局Aも通常モードになっている場合、この増末1は基地局Aに登録・認証され、処理が完了する。

(0036]このようにして登録・認証された場本1 は、遊場局へが管理する歌館自無線通常システルの中で、兼徳局へが管理する歌館自無線通常システルの中で、兼地局へが無難維持り大きなり、他の認証が本端末と展記道なできるようになる。たとえば、図8に示すように、増末間通信データが秘鑑される。すなわち、図8は、基地局へが深端自無機通信システム差種している例で、基地局へがためたとの保持する社通機を5.8 およびぞの事件化元気2 A S におよびその事件化元気2 A S にあまなびその事件が元気2 A S にあまなどをの事件が元気2 A S にあいる この場合、基地局へから登録・認証を受けない限り、この場管、基地局へから登録・認証を受けない限り、この規管、基地局へから登録・認証を受けない限り、この規管、基地局へから登録・認証を受けない限り、この規管、基地局へから登録・認証を受けない限り、この規管、基地局へから登録・認証を受けない限り、この規管、基地局へから登録・認定とない表し、

【0037】図9は、基地局Aによって管理される登録 認証テーブルの内容を下げ口である。この登録経歴テー ブルには、端末ごとに、MACアドレス、公開機 デ プルには、端末回有情報などが記録されている。これらの第 末ごとのデータは、上記の図4に所示した。各端末の登 は事情情報から待ちれる。もちろん、このテープは基 基地局A自身の情報と含まれる。基地局A自身の情報と しては、基地局人があらかじめ保持する共通課会はびそ 大規範職等サ六次年が必ずを、さらに、基地局人が 末として機能する際に必要を情報である、MACアドレ ス、公開鍵時号方式による公開健、秘密議論よびその時 与方式、他の確認自有情報ときれる。

(00381上記の第1の実験所では、図2のタイマ (タイマ1〜タイマ4)を用いて、登録・認証の失敗を ハンドリングし、基地局人や端末1を油膏モードに戻す ことが可能である。以下、この際のタイマの動作につい て、図10万至図14を用いて説明する。

【0039】(1) 図10は、端末1が合発中計解報を 基地局へが送信したが、基地局へがこの情報をうまく受 信できず、その解果、登録配置指報を退信できなかった 場合のシーケンスチャートである。この場合、基地局へ では、時期でライマイがスタートしたが、時期で時 間切れになり、元の通常モードに戻る。一方の端末1 も、時期でライマスがスタートしたが、登録計消情報 の返事、すなわち、登録報道解報をもらえないまま、時 類点に帰間切れとをり、元の盧常モードに戻る。基地局 Aも端末16、設証モードに入らずに適常モードに戻る ので、失敗したことは就策的に判断できる。また、タイ マ1とタイマ3の制限時間を登録・認証に要する時間よ りも長めに設定しておけば、その時間の長さも被策的判 断材料とすることができる。

【0040】(2) 図11は、端末1が基地局点からの 登録確認情報を正しく復号できなかった場合のシーケン スチャートである。この場合、端末1は登録確定情報を 正しく受け取ることができないなか。タイマ3が時間切 れとなり、端末1のモードは元の端常モードに戻ってし まう。その結果、基地局Aは、端末1から認証受責情報 を受け取ることができないので、同様にタイマ2が時間 切れとなり、基地局へのモードも元の通常モードに戻る ことになる。

【0041】なお、基地局Aのタイマ1は登録確認情報 を端末へ送出した時刻 c に正常に解除される。

【0042】(3) 図12は、端末1が基地局点からの 認証通知情報を正しく受付取れなかった場合のシーケン スチャートである。すなわち、上記で図2に示したよう は、通常、タイマ2のスタート時刻のから一定時刻終過 後、基地局へは返認通知情報を選末1へ返信することに なっている。しかしながら、この認証通知情報の端末1 への送信が何らかの理由で火吹する場合が逆定される。 として、端末1から認証変術情報を受けることは守き さい、このため、タイマ2は時間切れとなり、基地島人 のモードは元の通常モードに戻ることになる。一方、端 末1は、基地局へから認証通知情報を受けるできず、タイ マ4が時間がよなって、データを一下に戻ることになる。一方、端 末1は、基地局へから認証通知情報を受信できず、タイ マ4が時間がよなって、データを一下に戻ることになる。・プター

【0043】なお、基地局Aのタイマ1は、登録確認情報を端末1へ送出した時刻。で、正常に解除されている。また、端末1のタイマ3も、登録確認情報を正しく復身できた時刻はで、正常に解除されている。

【0044】(4)図13は、端末1が基地局点からの 認証通知情報を正しく僕号できなかった場合のシーケン スチャートである。この場合、端末1は、上記の(3) の場合と同様、集制時局から認証通知情報を正しく受け 取ることができない、このため、タイマ4が期間取し なって、端末1は元の通常モードに戻る。一方、裏地局 Aも、上記の(3)と同様、端末1から認証受額情報を 受信できず、タイマ2が時間切れとなり、元の連常モー ドに戻る。

【0045】なお、基地局Aのタイマ1は、登録確認情報を端末1へ送出した時刻でで、正常に解除されている。また、端末1のタイマ3も、登録確認情報を正しく復身できた時刻すで、正常に解除されている。

【0046】(5)図14は、基地局Aが端末1からの 認証受領情報を正しく復号できなかった場合のシーケン スチャートである。この場合、基地局Aは、端末1から の認証で額情報を復号できないので、タイマ2が時間切 就の運動を一下に戻る。一方、端末1は、基 地局からの認証通知情報を正しく受信できたので、正 常な動作として、元の運常モードに戻る。また、基地局 Aの認証受額情報の復号失敗は、タイマの時間切れに よって検出されることになる。このタイマ2の期限時間 を正常終了はあることになる。このタイマ2の期限時間 を正常終了時よりも長く設定した場合には、基地局Aの 認証モードに滞在する時間の増大によって、認証受額情 線の程分光数を手順できる。

【0047】なお、基地局Aのタイマは、登録確認情報を端末1へ送出した時間で、正常に解除されている。 また、衛末1のタイマ3も、登録報証情報を正しく復分できた時期4で、正常に解除されている。 さらに、郷末1のタイマ4も認証で維持報を逃場局Aへ送出した解析1で、正常に解除されている。

【0048】上記の(1) 万宝(4)において、端末1 の通常モードが未登録通常モードと登録済み通常モード 化分かれている場合は、登録・認証に失敗した時、端末 1が未登録通常モードに戻ることになる。この場合に は、通常モードが1つの場合と比べて、利用者がより規 愛好に判断することが可能となっ

【0049】上記の第1の実施例では、1つの登録・認 証シーケンスによっては1つの端末しか登録・認証を受 けることができない。以下、この点について、図15を 用いて説明する。図15の例では、端末2の方が端末1 よりも早く登録ボタンを押したため (ステップS10 2、ステップS102')、端末2の登録申請情報が受 理され(ステップS103. ステップS103'). そ の結果として登録・認証を受けることができた。一方の 端末1は、登録ボタンを押した時点 t s から、登録モー ドであったが、時刻 teでタイマ1が時間切れとなり涌 常モードに戻っている。このタイマ1の時間切れと、認 証モードに入らなかったこととから、端末1の登録・認 証失敗が判断できる。このように、基地局が、登録申請 情報を登録モード期間中だけ受け付け、かつ、1つの端 末からの登録・認証要求だけしか受け付けないことにす ると、端末の登録・認証は、同時には1つの端末だけで あることが保証されることになる。これによれば、他家 もしくは外部の端末を誤って登録・認証したことも推定 できるので、端末の登録・認証をやり直すことができ る。たとえば、図15の端末1が内部端末、端末2が外 部端末であるとする。この場合、内部端末1が失敗した にも関わらず、基地局が正しいシーケンスを辿っている ことが一目瞭然なので、何らかの端末 (ここでは、外部 端末2)が誤って登録・認証された可能性があると判断 できる。このように判断できることにより、内部端末1 の登録・認証をやり直したり、基地局の登録認証テーブ ル(図9参照)を修正したりすることが可能である。基 **地局の登録認証テーブルの修正は、最新情報のみの削除** や全情報の削除などが行える。

【00501また、上記の第1の実施権において、図2 の登録確認情報の述信(ステッアS104)と認証通知 情報の遺信(ステッアS105)とを兼ねてしまうシー ケンスと考えられる。この場合には、基地局Aは、端末 1からの登録申請情報を受用した時、図5の登録認結 1を図のの認証期間報とを結合し、端末1のの登録認結 号方式の公開鍵と暗号化アルゴリズムとにより暗号化した後、返信することになる。この登録報認、認認通知を 受理した時に、落末1のモードは認証モードに移行す る。この認証モードの最中に認証受測情報を作成する。 そして、認証受預情報を進地局Aへ送信したとき、端末 は追溯作用と比切り替わる。

【0051】以上説明したように、上記の第1の実験例 によれば、基地局への登録ボタンを提出しから、基地 局へのタイマ1がタイムアウトする前に、端末した 地 速ポタンを提作する必要がある。このため、家屋内にある 基地局と外部から提作することが根据なことと合わ せ、無総通信によりながらもセキュアかつ容易な登録・ 経証の処理を実施できる。

【0052】(第2の実施例)次に、図16および図1 7を用いて、本発明の実施の形態に係る無線通信システ ムの第2の実施例を説明する。図16は、この第2の実 師例に係る無線通信システムの登録・認証シーケンスチ ャートである。図16の登録・認証シーケンス(登録・ 認証シーケンス2)が上記の第1の実施例の登録・認証 シーケンス1と異なる点は、時刻eで基地局Aが認証通 知情報を送る際 (ステップS206)、明示的に認証ボ タンを押す点である (ステップS205)。この認証ボ タンは、登録ボタンと別々に配置しても良いし、同一ボ タンであっても良い。同一のボタンで構成する場合に は、短く(たとえば1秒以内)押したとき登録ボタン で、長く(たとえば数秒)押したとき認証ボタンとして もよい。このほかにも様々なバリエーションが考えられ る。いずれにせよ、このように認証ボタンを利用する と、端末が登録モードから認証モードに変わったことを 利用者が確認した後に、明示的に認証ボタンで認証動作 をスタートさせることができる。したがって、上記の第 1の実施例の登録・認証シーケンス1よりも、登録段階 が終了して認証段階に入ったことを、利用者が容易に認 識できる。

【0053】図16のタイマ(タイマ1、タイマ2、タイマ3、タイマ4)は、タイマ2のスタートが埋たる点を除いて、図2の登録・2部とケンタ1と同様で、図 10万三図1 4と同様に対峙する。図 16の基地局へのタイマ2は、基地局への設定サンを利用者が中が、成からスタートする。認証受削情報を正しく復号できた時に解除され、それ以外の場高中には刺原時間を超えたところで解除され、それ以外の場高中には刺原時間を超えたところで解除され、それ以外の場高中には刺原時間を超えたところで解除され、

【0054】図17は、基地局Aと端末1との間で交換

される情報に焦点をあてて、図16の登録・認証シーケンス2を説明するものである。図17の丸田泉炎等は登 歩・設記シーケンス2の建木田泉ですものである。この 登録・認証シーケンス2では、端末1から基地局人へ登 録申基情報および認証受価情部が無減重信される。一方 機場の海線通信される。一方 情報が実験通信される。

10055] 2の第2の実施門は、上記の第1の実施例 と比べて、認証通知と端水の認証モードへの切り得わり とけれて、認証通知と端水の認証モードへの切り得わり との相間が明確なかめ、所覚でない線をが誘った場合で 認証を防止できる点が有利である。第1の実施門で述べ た図11、図13、図14の例では、端末1の登録・認 証の失版42、別の端末が減って登録・認証されたことが 展現でたる可能性もある。これは、表地鳴みからの認証 通知の場信分イェングを輸出、が把握できないたの認証 通知の場信分イェングを輸出、が把握できないをある。これに対し、この第2の実施側では、利末1が収証 モードになったことを確認してから、利用者が基地局人 の認証ボタンを操作するため、この返信分イミングに明 確である。したがって、基地鳴んが別の端末を載って登 後・認知してはまことを断にできる。

【00561比上級明したように、この第2の実施例に よれば、基地局への登録ボタンを操作してから、基地局 Aのタイマ1がダイムアウトする前に、端末1の登録ボ タンを操作する必要があり、また、端末1が認証モード に切り着わった後、基地局Aの認証ボタンを操作する必 要がある。このため、家屋内にる表地局Aを予始を 操作することが理解なことと合わせ、無縁通信によりな がらもセキュアかつ容易な登録・認証の処理を実施でき がらもセキュアかつ容易な登録・認証の処理を実施でき がらもセキュアかつ容易な登録・認証の処理を実施でき

【0057】(第3の実施例)次に、図18および図1 9を用いて、本発明の実施の形態に係る無線通信システ ムの第3の実施例を説明する。図18は、この第3の実 締例に係る無線通信システムの登録・認証シーケンスチ ャートである。図18の登録・認証シーケンス(登録・ 認証シーケンス3)が上記の第2の実施例の登録・認証 シーケンス2と異なる点は、基地局Aの認証ボタンでは なく、端末1の認証ボタンを、利用者が明示的に押す点 である (ステップS305)。このようにすると、端末 1が登録モードから認証モードに変わったことを利用者 が確認してから、端末1の方で、認証ボタンで認証申請 し(ステップS306)、その結果として、認証通知を 経て(ステップS307)、認証受領という動作になる (ステップS308)。上記の登録・認証シーケンス 1, 2とは異なり、この登録・認証シーケンス3では、 利用者による端末1の認証ボタンの操作が実行される (ステップS305)。ステップS306の認証申請情

(ステッアS305)。ステッアS306の認証申請情報、 超20に示すように、認証申請要求、端末10M ACアドレス、そして、端末超丙情報を含んでいる。こ れらのデータは、端末10分間進方式の総需進を用いて 暗号化され、端末1から基地局へ、送信される。ここで 注目すべきは、端末1の総密糖が使用されていることで ある。したがって、この能と対を成している公開腺を利 用しないと復びをさい、これは、海末1によるデジタ ル署名である。このデジタル署名によって、時刻1まで に登録だ「済みの落ま」が近出した認証申請精剤がどう かを判定することができる。

【0058】図19は、港地局人と病末しとの間で交換 される情報に焦点をあてて、図18の資益・認証シーケ ンス3を説明するものである。図19の丸脚み架中は登 益・シーケンスの避行順を示すものである。この登益・ 返証シーケンスのでは、原末しから競局へへ軽減申請 情報、認証申請情報とはで認証受損情報が無線通信され る。また、基地局みから領末1へ登録確認情報とび認 証値即付稿が無線通信される。

【0059】この第3の実施例は、上記の第2の実施例 と同様、認証通知と領末の認証モードへの切り替わりと の相関が明確なため、所望でない端末の誤った登録・認 証を防止できる。

【0060】以上説明したように、この第3の実験例に よれば、基地局への登録ボタンを操作してから、基地局 Aのタイマ1かする前に、増末1の登録ボ タンを指作する必要があり、また、増末1の登録ボ ランを指作する必要があり、また、増末1が記録モード に切り暮わった後、基地局へのタイマ2かタイスアウト であ前に、増末1の認証ボタンを操作する必要がある。 このため、家屋内にある基地局へを外電から操作するこ とが延期なことと合わせ、無報曲信はよりながらしたキ エアかつ等局を登録・認証の処理を実施できる。

【0062】(a)まず、利用者は、端末1の登録ボタ ンを押す(時刻は、ステップS401)。つまり、端末 1の方から先に登録モード(LED表示は赤色点灯)に 移行する。この時、タイマ3がスタートする。

【0063】(b) 次に、利用者は、基地局Aの登録ボ タンを押す(時刻b、ステップS402)。登録ボタン が押されると、基地局Aは、図23に示す登録受付情報 を、端末1へ送信する(ステップS403)、この時、 基地局Aは、登録モードに移行し、そのLED表示は赤 色点灯となる。また、同時に、タイマ1もスタートする。 図23に示すように、登録受付情報には、登録受付 の 図23に示すように、登録受付情報には、登録受付 可能を示すフラグ、および、基地局MACアドレスが含 まれる。

【0064】(c)基地局Aからの登録受付情報を端末 1が受信すると、今度は、端末1が、上記の図4に示し た登録申請情報を基地局Aへ送信する(ステップS40 4)。

【0065】(d) 端末1からの登録申請情報を思地局 Aが受信すると、規地局Aが、上記が招ちに示した登録 確認情報を補口が通行の人でよっす5年05)。こ の時、退地局Aのモードは登録モードから認証モードに 切り替わる。また、タイマ1が正常終了すると実に、タ ママ2がスタートする、基地局へから認念される登録確 認情報は、上記の第1の実施例で述べたように、登録申 請した選集1の次間版で時刊に含れているので、端末1 次行がその内容を被したとができない。

【0066】(の) 端末1は、薬地局Aからの登録確認 情報を正しく復分できると、上記の回20に示した認証 申謝精算を基地局Aへ返信する(ステッアS406)。 この時、端末1のモードは、登録モードから認証モード に切り着わる。また、タイマ3が正常終了し、タイマ4 がスタートする、日20つの返距中請書機は、総末1の秘 密鍵を用いて暗号化されているので、この鍵と対を成し ている公開達を利けいと復分でをかい。これは、ご 末1によるデジラル署名と考えることができる。この 名によって、認証申請情報が、上記の(a) 乃至(d) によって、認証申請情報が、上記の(a) 乃至(d) によって、認証申請情報が、上記の(a) 乃至(d) によって、認証申請情報が、上記の(a) 乃至(d)

【0067】(f) 基地局Aは、端末1の公開鍵を知っているので、端末1からの認証申請請頼を復号することができる。そして、基地局Aは、上記の図6に示した認証通知情報を端末1へ送信する(ステップS407)。この認証通知情報は、端末1の公開鍵で暗号化されており、その鍵と対を成している秘密速によって復写される。

【0068】(g) この復号によって、基地局Aの秘密 鍵などを正しく戦り出せると、上記の図7に示した認証 受領情報を基地局Aへ送信する(ステップS408)。 この時、電末1は(登録済み)通常モードになり、タイ マ4も正常終了する。

【0069】(h) 端末1からの認証受領情報が基地局 Aで受理されると、基地局Aも通常モードに戻り、タイ マ2も正常終了する。ここで、端末1の登録・認証が完 了する。

【0070】以上説明したように、この第4の実施例 は、上記の第1万空第3の実施例と異なり、全体の処理 が基地局 4主導であるという特徴がある。この第4の実 施例によれば、端末1の登録ボタンを操作してから、端 末1のタイマ3がタイムアウトする前に、基地局人の登 録ボタンを操作する必要がある。このため、家屋内にあ る基地局 A を外部から操作することが困难なことと合わ せ、無線通信によりながらもセキュアかつ容易な登録・ 設証の処理を実験できる。

【0071】 (第5の実施門) 次に、図2 4 8 よび図2 5 を用いて、本発明の実施の形態に係る無線通信システ 人の第5の実施例を説明する、図2 4 は、この部ちの実施関に係る無線通信システムの管金・認証シーケンスチ ナートである。図2 4 2 の管金・認証シーケンスチ ま認証ノーケンス5)が上記の新4の実施側の管金・認証 シーケンス4 と数そる点は、時刻する第末1 が認準申請 情報を進地局へ、述信する際、認証メタンを利用するこ とである。このようにすると、利用者が、端末1 が登 で、無末1 の認証 キタンで製造申請することができ 、無末1 の認証 キタンで認証申請することができ よこの登録・認証シーケンス4 と近くると、認証ボタン の分だけ手間が関すが、利用者に認証動作をより意識さ せる物理がある。

【0072】図25は、基地局人と増末しとの間で交換 される情報に焦点をあてて、図24の登録・認証シーケ ンスちを説明するものである。図25の丸則み取けは登 録・シーケンスの進行順を示すものである。この登録・ 選証シーケンスのでは、増末しから影岐局へ発針中請 情報、認証申請情報および認証受領情報が無線適信され る。一方、基地局みから創末しへ登録受付情報、登録解 経情報よよび認証受損情報が無線適信される。

【0073】この第5の実施例によれば、端末1の登録 ボタンを操作してから、端末1のタイマ1がタイムアか トする前に、基地局への登録ボタンを操作する必要があ り、また、端末1が認施モードに切り勢力のた後、基地 局人のタイマ2がタイムアウトする前に、端末1の認施 ボタンを操作する必要がある。このため、家屋内にある 基地局入を外部から操作することが困難なことと合わ せ、無終血間によりながらしてキュアかつ容易な登録・ 認証の処理を実施できる。

【0074】(第6の実験例)次に、関265よ10個2 アを用いて、本売明の実験の形態に係る無線通信システムの第6の実験例を説明する。図26は、この部6の実験開定を高無線信システムの登録・認証シーサンスイ (音量・認証シーサンスク (音量・認証シーナンスク (音量・認証シーナンスク (音量・認証シーナンスク (音量・認証シーナンスク (音量・認証シーナンスク (音量・認証シーナンスラと異なる点は、時刻すご端末1ではなく実地局への方で、認証ボタンを利用する点である。この権権と関末して、退艦局へが上記の間6に示した認証・両指令を選定シーナンスラのように増末しが登録モードの認証・モードに切り替わった。ことを確認した彼で、基準局への認証ボタンを押さい。ことが、認証・請情報を記信するで要がない。つまり、端末1が登録モードの認証・インとを申さい。ことを確認した彼で、基準局への認証ボタンを押さい。ことが、認証・請情報の記憶に振って代わっている。こ、第4の実施の多量・認証・ナンンス4との比較

では、認証ボタンの分だけ手間が増すが、利用者に認証 動作をより意識させる効果がある。

【0075】図27は、基地局へと端末はとの間で交換 される情報に焦点をあてて、図26の登録・認証シーケ ンス6を説明するものである。図27の丸川みな字は5登 録・シーケンスの逃行順を示すものである。この登録・ 返証シーケンス6では、携末1から北地局への最終申請 情報および認証受資情報が正線通信される。基地局みか ら端末1、0登録受付情報、登録確認情報および認証通知 情報が多級調信なれる。

【0076】この第6の実施制によれば、端末1の登録 ボタンを提作してから、端末1のタイマ1がタイスアか トする前に、基地両人の登録ボタンを操作するを要があ り、また、端末1が認証で一ドに切り替わった後、端末 1のタイマ4がタイムアウトする前に、基地両人の設証 ボタンを提作する必要がある。この次め、実間小なる 基地局人を外部から操作することが困難なことと合わ せ、無線曲信によりながらしてキュアかつ容易な登録・ 認証の処理を実施できる。

【007】(無線基地局)次に、本発明の実施の形態 に係る無線通信システムに適用された無線基地部につい で説明する。図名は、未来明か実施の形態に合い で説明する。図名は、未来明か実施の形態に含る。図名 に示すように、この基地局10は、状態設定部101 と、大使来六部102と、システム認賃情報管理部10 3と、端末認証情報管理部104と、タイマ設定部10 5と、無線過信部106と、コントローラ107と、を 億27いる。

【0078】状態設定第101は、登録モードや認証モードのボタンである、状態表示第102は、たとえば、 上記の第1万運務の実施所で述べたLED表示である。また、LED表示以外としては、流動とどの表示開 あっかのインストラション表示、LEDの施に即向 た文字列による指示、音声による指示、メロディによる 表示、ネットワーク接続された他ノード面面へのインストラフション表示なども考えられる。

【0079】システム認証情報管理部103は、この基地間10の管轄システム内で使用される共通維持の影響を表する大連維持の表現を管理する。共進維持の方式の音楽はしまれており、外部から容易はは読み出せないようにしておくを要がある。端末認証情報管理部104では、この基地的10が密符するシステムにおいて登録・認証がみの端末について、端末制有情報と公開機と時界プレイリズとが、上型の個分に上た登録返示に大き登録記で上が、生産の場合に上を登録でに上た登録とからといる。なお、基地局10自体の、端末としての、端末制有情報と公開機・管理されている。なお、基地局10自体の、端末としての、端末制有情報と公開機・管理されている。なお、基地局10自体の、端末としての、端末制有情報と公開機・管理されている。

【0080】タイマ設定部105は、上記の第1乃至第 6の実施例で登場した基地局10のタイマを管理してお り、そのスタートや終了を制御する。無線通信部106 は 無線により端末と情報の交換を行う部分である。

【0081】(無線衛末)次に、本帯明の実施の形態に 係る無線通信システムに適用される無線衛末について減 明する。図29は、本発明の実施の形態に係る無線衛末 のシステム構成を示すプロック図である。図29に示す ように、この端末20は、状態設定第201と、採売 示部202と、システム認定情報管理部203と、端幕底 情報管理器204と、タフトンローラ207と、を構築信 額206と、コントローラ207と、を備系

部206と、コントローラ207と、を備えている。 (0082) 状態設定第2012、回28の状態設定部 101と同様、登録モードや認証モードのボタンである。状態表示第202は、図28の状態表示第102を 同様、たと式に、EPB表示である。システム認証情報 管理部203は、登録・認証を受けた基地局の管轄システム内の共進時時予方式の を審護と時プアルイリズムとが管理されており、図28 のシステム認証情報管理第103と同様、外部から容易 には読み出せないようにしておく必要がある。端末情報 管理部204は、この端末20回周情報と公園連時 方式の情報とを確している。タイマ設定部205は、 上述の実施例1-6で登場とた端末20のタイマを管理 しており、そのスタートや終了を制時する。無違通信部 206は、無線により基地局と情報の交換を行う部分である。

【0083】さて、上記の第1万至第6の実験例の登録・ 認証シーケンス1万至6を用いれば、基地局が管理さ シンテストに解表を登録・認証するととが可能であることを説明してきた。本売明のように、よみシなどのマニュアル提作と、LEDなどによる状態表示と、公開鍵力 法と、共通能力がとを組み合わせると、通常のデータ通 信と同じ無線方式で登録・認証を行うことができ、成功 したか失敗したか状態表示されるので利用者が容易に対 断でき、また、外部から家康内の基地局をマニュアル様 作することは困難であるので、無線道能によりながら も、セキュアかで募集を登録と変越が実験を含る。

 なっている。また、このような場合、各端末には、複数 基地局の共通鍵暗号方式の秘密鍵と暗号アルゴリズム

が、システム認証情報蓄積部に管理されるようになる。 たとえば、端末3には、基地局Aと基地局Xの秘密鍵と 暗号アルゴリズムが管理される。

[0085]

【発明の効果】本発明によれば、家庭内無線通信システムにおいて確実かつ容易な登録・認証を実行できる無線 器末、無線基地局、家庭内無線通信システム、および、 登録・認証方式を実現できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係る無線通信システムを説明する図で

【図2】本発明に係る登録・認証方法の第1の実施例を 示すシーケンスチャートである。

【図3】基地局Aと端末1との間で交換される情報に焦点をあてて、図2のシーケンスチャートを説明する図で

【図4】登録申請情報の内容を説明する図である。

【図5】登録確認情報の内容を説明する図である。

【図6】認証通知情報の内容を説明する図である。

【図7】認証受領情報の内容を説明する図である。

【図8】本発明に係る無線通信システムにおける登録・ 認証後の端末間での通信データの内容を説明する図であ

【図9】基地局の登録認証テーブルの内容を説明する図である。

【図10】図2のシーケンスチャートのタイマの動作を 説明する図である(その1)。

【図11】図2のシーケンスチャートのタイマの動作を 説明する図である(その2)。

【図12】図2のシーケンスチャートのタイマの動作を 讃明する図である(その3)。

【図13】図2のシーケンスチャートのタイマの動作を 説明する図である(その4)。

【図14】図2のシーケンスチャートのタイマの動作を 説明する図である(その5)。

【図15】本発明に係る登録・認証方法の第1の実施例 において登録・認証が1回につき1端末限定であること を説明する図である。

【図16】本発明に係る登録・認証方法の第2の実施例 を示すシーケンスチャートである。

【図17】基地局Aと端末1との間で交換される情報に 焦点をあてて、図16のシーケンスチャートを説明する 図である。

【図18】本発明に係る登録・認証方法の第3の実施例 を示すシーケンスチャートである。

【図19】基地局Aと端末1との間で交換される情報に 焦点をあてて、図18のシーケンスチャートを説明する 図である。 【図20】設証由議情報の内容を説明する図である。

【図21】本発明に係る登録・認証方法の第4の実施例 を示すシーケンスチャートである。

【図22】基地局Aと端末1との間で交換される情報に 焦点をあてて、図21のシーケンスチャートを説明する 図である。

【図23】登録受付情報の内容を説明する図である。

【図24】本発明に係る登録・認証方法の第5の実施例 を示すシーケンスチャートである。

【図25】基地局Aと端末1との間で交換される情報に 焦点をあてて、図24のシーケンスチャートを説明する 図である。

【図26】本発明に係る登録・認証方法の第6の実施例 を示すシーケンスチャートである。

【図27】基地局Aと端末1との間で交換される情報に 焦点をあてて、図26のシーケンスチャートを説明する 団である。

【図28】本発明に係る無線基地局の樹略構成図であ

【図29】本発明に係る無線端末の概略構成図である。 【図30】本発明に係る他の無線通信システムを説明す [2]1]

る団である.

【図31】IEEE802、11WEPアルゴリズムに おける暗号化アルゴリズムを示す図である。

【図32】IEEE802. 11WEPアルゴリズムに おける通信データフレームを示す図である。

【図33】IEEE802. 11WEPアルゴリズムに おける復号化アルゴリズムを示す図である。

【図34】IEEE802. 11WEPアルゴリズムに よる認証のシーケンスチャートである。

【符号の説明】

10 無線基地局

20 無線端末

101,201 状態設定部

102,202 状態表示部

103.203 システム認証情報管理部

104 端末認証情報管理部

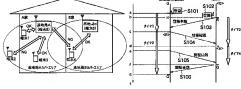
105,205 タイマ設定部 106,206 無線通信部

107, 207 コントローラ

[図2]

204 端末情報管理部



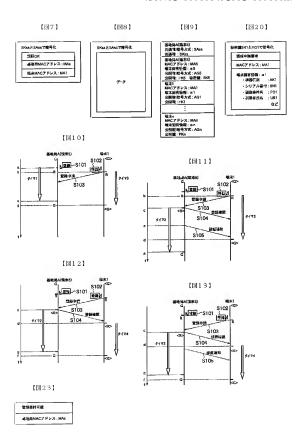


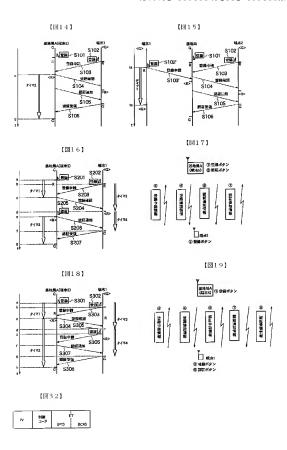


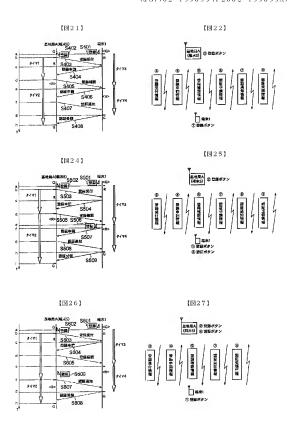
PKIとAG1で暗号化 認祖通知

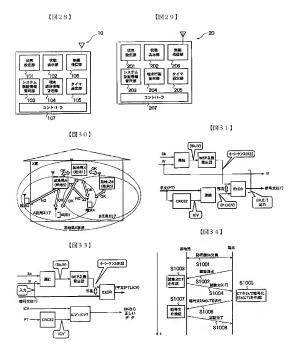
[図6]

MACT FVX: MAS 基地層の共通器: SKsa 計議機 整整方式・SAsa 並地周回有情報: α5 MARKET AKS ・シリアル番号: SN5 ·製造会社名 . PD5 try









フロントページの続き

F ターム(参考) 5J104 AA07 AA16 EA06 EA19 EA22 JA03 KA02 KA05 KA09 NA02

NA37 PA02 KA05

5K033 AA08 BA01 CC02 DA01 DA19 5K067 AA30 BB21 DD17 DD51 EE02 EE10 FF05 HH36